PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

04-305742

(43) Date of publication of application: 28.10.1992

(51)Int.CI.

G06F 12/00

G06F 15/00

(21)Application number: 03-070211

(71)Applicant: NIPPON TELEGR & TELEPH CORP <NTT>

(22)Date of filing:

03.04.1991

(72)Inventor: KATAOKA RYOJI

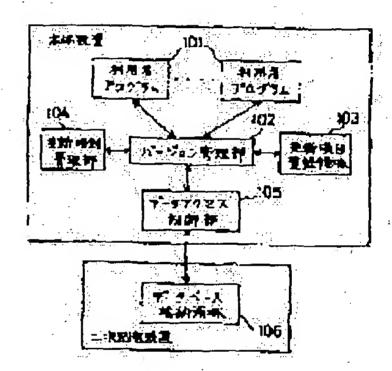
INOUE USHIO

(54) VERSION MANAGEMENT PROCESSING SYSTEM

(57)Abstract:

PURPOSE: To execute batch processing without interrupting online processing and to rapidly execute the on-line processing by registering the unupdated contents of an updating part together with updating time.

CONSTITUTION: When block updating is requested by the on-line processing of a user program 101, a version management part 102 requests a block corresponding to a block discriminator applied from the program 101 to a data access control part 105 and reads out the block from a data base storing area 106. Then the unupdated contents of an updating part are extracted from the read block, the extracted unupdated contents and current time information requested and acquired from an updating time managing part 104 are registered in an updating item registering area 103 as a pair of updating information and the updated block is rewritten in the area 106 by the control part 105. Thereby the batch processing can overwrite the updating information on the block contents of the area 106 to refer it and the on-line processing can refer the up-to-date block contents.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19) []本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

FI

(11)特許出願公開番号

特開平4-305742

(43)公開日 平成4年(1992)10月28日

技術表示箇所

(51) Int.Cl.⁵
G 0 6 F 12/00

識別記号 庁内整理番号

5 1 8 A 8944-5B

15/00

3 1 0 M 7323-5L

U 7323-5L

審査請求 未請求 請求項の数1(全 5 頁)

(21)出顧番号

特願平3-70211

(22)出願日

平成3年(1991)4月3日

(71)出顧人 000004226

日本電信電話株式会社

東京都千代田区内幸町一丁目1番6号

(72)発明者 片岡 良治

東京都千代田区内幸町1丁目1番6号 日

本電信電話株式会社內

(72)発明者 井上 潮

東京都千代田区内幸町1丁目1番6号 日

本電信電話株式会社内

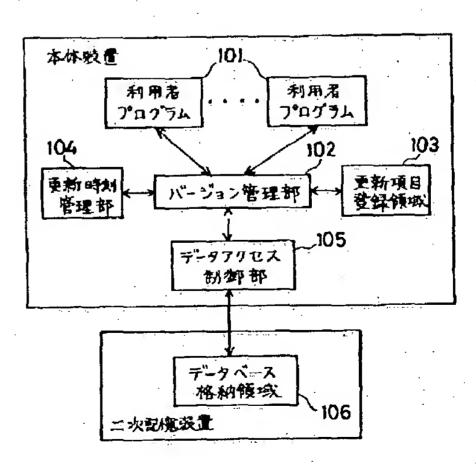
(74)代理人 弁理士 森田 寛

(54)【発明の名称】 バージョン管理処理方式

(57)【要約】

【目的】 本発明は、オンライン処理が行われる任意の時刻のデータベースについて、バッチ処理をオンライン処理を中断することなく行えるようにし、更にオンライン処理は最新のデータベースを参照可能にして、オンライン処理のサービス性とリアルタイム性を向上させることを目的としている。

【構成】 二次記憶装置内にデータペース格納領域106をもうけ、本体装置内に、更新項目登録領域103と、データアクセス制御部105と、更新時刻管理部104と、バージョン管理部102とをもうけた構成としている。



I

【特許請求の範囲】

【請求項1】 同一のデータペースに対してオンライン 処理とバッチ処理とが混在して実行されるデータベース 処理システムにおいて、データペースのレコードをプロ ック単位で格納するデータペース格納領域と、該データ ベース格納領域に対するブロックの読み出しあるいは書 き込みを行うデータアクセス制御部と、利用者プログラ ムによるプロックの更新時刻を管理するための更新時刻 管理部と、利用者プログラムによるブロックの更新情報 を更新時刻と共に登録するための更新項目登録領域と、 該更新項目登録領域への更新情報の登録および前記デー タアクセス制御部から受け取ったブロック内容への前記 更新情報の上書きを行うパージョン管理部とを備え、前 記パージョン管理部は、オンライン処理を行う利用者プ ログラムによりブロックの更新を依頼されたとき、前記 データアクセス制御部に要求して当該プロックを前記デ ータベース格納領域から読み出し、該プロックの更新部 分の更新前の内容と前記更新時刻管理部により与えられ る更新時刻を一組の更新情報として前記更新項目登録領 域に登録し、依頼された更新を行った該プロックを前記 20 データアクセス制御部に要求して前記データベース格納 領域へ書き込み、バッチ処理を行う利用者プログラムに より特定時刻のプロック内容の参照を依頼されたとき、 前記データアクセス制御部に要求して当該ブロックを前 記データベース格納領域から読み出し、該特定時刻以降 に前記更新項目登録領域に登録された該ブロックに関連 する更新情報を更新時刻の新しいものから順番に読み出 したプロック内容へ上書きし、上書きにより得られたプ ロック内容を利用者プログラムに参照させることで、デ ータベース格納領域内の最新のプロック内容から任意の 30 時刻の内容を形成できることを特徴とするパージョン管 理処理方式。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、データベースのバージョン管理処理方式に関し、特に最新のデータベース内容の参照あるいは更新をリアルタイムに行うオンライン処理と統計情報等を得るために特定時刻のデータベース内容を参照するバッチ処理とが同一のデータベースに対して行われるデータベース処理システムにおいて、オンラ 40イン処理とバッチ処理とを同時に行うことを可能にするバージョン管理処理方式に関する。

[0002]

【従来の技術】オンライン処理により頻繁に更新されるデータベースについて特定時刻における統計情報等を得るバッチ処理を行うためには、一般にオンライン処理を一時的に中止してデータベースの内容がバッチ処理期間に変化しないようにする必要があり、オンライン処理のサービス低下を招くという問題があった。

【0003】この問題を解決する方法として、オンライ 50

ン処理とバッチ処理とを同一のデータベースに対して同 時に行えるようにするバージョン管理方式が特開昭57 -141766号に詳細に示されている。この方式では 二次記憶装置内にデータベース格納領域と更新項目登録 領域とが設けられ、データベース格納領域にはバッチ処 理を行うデータベースが格納される。また、オンライン・ 処理がデータベースを更新するときはデータベース格納 領域を直接更新するのではなく更新内容を更新項目登録 領域に登録する。オンライン処理によりデータベースの ブロックを参照するときは、データベース記憶領域から 読み出した当該ブロックの内容に、更新項目登録領域に 登録された該ブロックに関する更新内容を上書きするこ とで該ブロックの最新内容を生成する。一方、バッチ処 理によりデータベースを参照するときは、データベース 記憶領域を参照することでオンライン処理による更新前 の古い内容が常に得られる。つまり、データベースの1 つのプロックに対してオンライン処理による更新前後の 2つの内容を同時に生成できることになり、オンライン 処理とバッチ処理とを同一のデータベースに対して同時 に行えることになる。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】以上説明した従来の方 法は、バッチ処理により参照可能なデータベース内容が 予めデータベース格納領域に格納されているものに限ら れ、オンライン処理が行われている任意の時刻のデータ ベースについてバッチ処理を行うためには該時刻に一時 的にオンライン処理を中止してそれまでに登録された更 新項目登録領域の内容をデータペース格納領域に上書き する必要があり、オンライン処理のサービス低下を招く という問題があった。また、更新項目登録領域は、オン ライン処理による最新のデータベース内容を保持するも のであるため、磁気ディスク等の不揮発性のある二次記 憶装置内に設ける必要がある。オンライン処理でデータ ベースのプロックを参照するときは、先ずデータベース 格納領域から当該ブロックを読み出し、次に更新項目登 録領域から該プロックに関連する更新内容を読み出すの で、本体装置に比べて低速な二次配憶装置を複数回アク セスすることになり、オンライン処理のリアルタイム性 を低下させるという問題があった。

【0005】本発明の目的は、オンライン処理によるデータベースの更新をデータベース格納領域に対して直接行い、更新部分の更新前の内容を更新時刻と共に更新項目登録領域に登録することで、オンライン処理が行われている任意の時刻のデータベースについて、パッチ処理をオンライン処理を中断することなく行えるようにし、更にオンライン処理はデータベース格納領域のみのアクセスで最新のデータベースを参照可能として、オンライン処理のサービス性とリアルタイム性を向上させることにある。

50 [0006]

【課題を解決するための手段】これまで述べた問題を解 決するためには、図1を参照して後述する如く、本発明 ではデータベース格納領域106を二次記憶装置内に、 更新項目登録領域103を本体装置内に置き、本体装置 内にデータベース格納領域に対するブロックの読み出し あるいは書き込みを行うデータアクセス制御部105 と、利用者プログラムによるプロックの更新時刻を管理 するための更新時刻管理部104と、更新項目登録領域 への更新情報の登録およびデータベース格納領域から読 み出したプロック内容への更新情報の上書きを行うパー 10 ジョン管理部102を設け、パージョン管理部が利用者 プログラムによるオンライン処理でプロックの更新を依 頼されたとき、データアクセス制御部により当該ブロッ クをデータベース格納領域から読み出し、更新部分の更 新前の内容と更新時刻管理部により与えられる更新時刻 を一組の更新情報として更新項目登録領域へ登録し、更 新を行ったブロックをデータアクセス制御部によりデー タベース格納領域へ書き戻すことで、バッチ処理では更 新情報をデータベース格納領域のブロック内容に上書き して任意の時刻の内容を参照可能とし、オンライン処理 20 ではデータベース格納領域をアクセスするのみで最新の プロック内容を参照できるようにする。

[0007]

【作用】本発明のパージョン管理処理方式では、パージョン管理部が利用者プログラムから依頼されたプロックの更新を行う際、実際に更新を行う前に更新部分の更新前の内容を読み出し、それと更新時刻管理部により与えられる更新時刻の組を更新情報として更新項目登録部に登録しておくので、更新後のプロック内容に登録した更新情報を上書きすることで更新前の内容を後元できる。

【0008】従って、利用者プログラムのバッチ処理で 指定される任意の時刻のプロック内容を、データベース 格納領域から読み出した該プロックの内容に、該プロッ クに関連する更新情報のうちで指定時刻より遅い更新時 刻を含むものを更新時刻の遅いものから順番に上書きす ることで生成できる。

【0009】また、プロックの更新は依頼された時点で直接データベース格納領域に対して行われるので、利用者プログラムのオンライン処理でプロックを参照するときはデータベース記憶領域をアクセスするのみで該プロ 40ックの最新の内容を得ることができる。

[0010]

【実施例】図1は木発明の一実施例を説明するための図であり、101は利用者プログラム、102はバージョン管理部、103は更新項目登録領域、104は更新時刻管理部、105はデータアクセス制御部、106はデータペース格納領域である。

【0011】データベース格納領域106は、データベースのレコードをプロック単位で格納する部分であり、 各プロックはプロック識別子と1対1に対応付けられ 50 る。データアクセス制御部105は、バージョン管理部102から与えられるプロック識別子に基づきデータベース格納領域106から当該プロックを読み出してバージョン管理部102へ転送する機能およびバージョン管理部102から与えられるプロック識別子とプロック内容に基づきデータベース格納領域106へ該プロック内容を書き込む機能とを有する。

【0012】更新時刻管理部104は、現在時刻を管理する部分であり、パージョン管理部102に対して時刻情報を提供する。なお、時刻情報は現実の時間そのものである必要はなく、例えば利用者プログラム101からの要求のシーケンス番号のような論理的なものでもよい。利用者プログラム101は、利用者によるデータペースのオンライン処理あるいはパッチ処理を行うプログラムであり、オンライン処理によりデータベースのプロック識別子を、オンライン処理によりプロックを更新するときはそのプロックのプロック識別子、プロック内の更新部分を指定する情報、および更新部分に書き込む内容を、パッチ処理によりプロックの特定時刻の内容を参照するときは該時刻とそのプロックのブロック識別子をパージョン管理部102に与える。

【0013】パーション管理部102は、利用者プログラム101のオンライン処理によりプロックの更新を依頼されたとき、利用者プログラム101より与えられたプロック識別子に対応するプロックをデータアクセス制御部105に要求してデータベース格納領域106から読み出す。次に、利用者プログラム101より与えられた更新部分の更新前の内容を取り出し、取り出した更新前の内容と更新時刻管理部104に要求して取得した現在時刻情報を一組の更新情報として更新項目登録領域103に登録する。最後に、利用者プログラム101より与えられた更新部分への書き込み内容を読み出したプロックに書き込み、書き込みを終えたプロックをデータアクセス制御部105に要求してデータベース格納領域106へ書き戻す。

【0014】図2は図1における更新項目登録領域103の内部構成の一例を示す図であり、201は更新情報エントリ、202はマッピング部である。更新情報エントリ201は、1つの前記更新情報を含み、エントリ間の連鎖を示すポインタ203、ブロック識別子204、更新時刻205、ブロック内での相対的な更新部分の開始位置206、更新部分の長さ207、更新部分の更新的の内容208から構成される。更新情報エントリ201は、例えばブロック識別子のハッシュ値が等しいプロックに関連する更新情報毎にグループ化され、グループ毎にポインタ203で連結されたエントリリストを形成する。

【0015】マッピング部202はパージョン管理部1

5

02による更新情報エントリ201の参照あるいは更新 を高速に行うための機構であり、更新情報エントリ20 1が前述の例のようにグループ化されているならば、パージョン管理部102より与えられるプロック識別子の ハッシュ値から当該エントリリストを求め、該リストの 先頭エントリへのポインタをパージョン管理部102へ 返す。パージョン管理部102はマッピング部202か ら返されるポインタを、登録する更新情報エントリ20 1のポインタ203として使用する。

【0016】パージョン管理部102は、利用者プログ 10 ラム101のオンライン処理によりプロックの参照を依頼されたとき、利用者プログラム101より与えられたプロック識別子に対応するプロックをデータアクセス制御部105に要求してデータベース格納領域106から読み出し、読み出したプロックをそのまま利用者プログラム101へ転送する。

【0017】パージョン管理部102は利用者プログラ ム101のパッチ処理により特定時刻のプロックの参照 を依頼されたとき、利用者プログラム101より与えら れたプロック識別子に対応するプロックのデータアクセ 20 ス制御部105に要求してデータベース格納領域106 から読み出す。次に、更新項目登録領域103内のマッ ピング部202に要求して該ブロックに関連する更新情 報を含む前記エントリリストを求める。最後に、求めた エントリリストを探索して、更新情報エントリ201の ブロック識別子204が利用者プログラム101より与 えられたものと等しく、かつ更新時刻205が利用者プ ログラム101より与えられた時刻より遅い更新情報工 ントリ201を求め、求めたエントリに含まれる更新前 の内容208を更新部分開始位置206と更新部分長2 30 07に基づいて更新時刻205の新しいものから古いも のに向かって順に読み出したブロックに上書きし、上書 きを終えたブロックを利用者プログラム101へ返す。 [0018]

【発明の効果】以上説明した如く、本発明によれば利用者プログラムによるデータペースの更新がデータペース

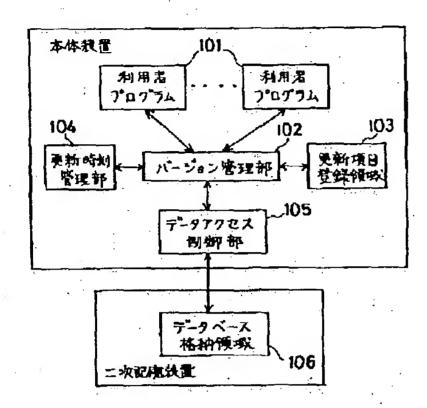
格納領域に対して直接行われるため、オンライン処理で 1つのプロックを参照するときに必要な二次記憶装置の アクセスは1回となり、オンライン処理のリアルタイム 性が二次記憶装置を複数回アクセスすることによって低 下することがなくなる。

【0019】また、更新しようとするブロックの更新前の内容を更新時刻と共に更新項目登録領域に保存するので、データベース格納領域内の最新のブロック内容に更新時刻の新しい順序で更新前の内容を上書きすれば該ブロックの任意の時刻の内容を復元できることになり、オンライン処理のサービス低下を招くことなく任意の時刻のデータベースに対するバッチ処理を常に行えるようになる。更新項目登録領域は登録される更新情報がブロックを更新する前の古い内容であることからたとえ失われたとしてもデータベースの最新内容を保証することができるため本体装置内のメモリ等に設けることができるので、古い時刻の内容へのアクセスが必要であっても比較的高速にブロック内容が復元できる。

【図面の簡単な説明】

- 0 【図1】本発明の実施例を示す図である。
 - 【図2】更新項目登録領域の内部構成を示す図である。 【符号の説明】
 - 101 利用者プログラム
 - 102 パージョン管理部
 - 103 更新項目登録領域
 - 104 更新時刻管理部
 - 105 データアクセス制御部
 - 106 データベース格納領域
- 201 更新情報エントリ
- 0 202 マッピング部
 - 203 ポインタ
 - 204 プロック識別子
 - 205 更新時刻
 - 206 更新部分開始位置
 - 207 更新部分長
 - 208 更新前内容

【図1】



[図2]

